PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number :

2002-202953

(43)Date of publication of application: 19.07.2002

(51)Int.Cl.

G06F 15/00 GO6F 15/177

(21)Application number : 2001-346171

(71)Applicant: INTERNATL BUSINESS MACH CORP (IBM)

(22)Date of filing:

(72)Inventor: BHATTAL AMARDEEP SINGH HUGHSON MORAG ANN

JOHNSTON NEIL KENNETH NHOL YNOHTHA DWOD'O

(30)Priority

Priority number : 2000 200028688

Priority date: 24.11.2000 Priority country: GB

(54) RECOVERY FOLLOWING PROCESS FAILURE OR SYSTEM FAILURE

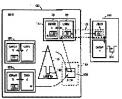
(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a method for managing communications between a remote communication manager and a set of communication managers within a related group, a data communication apparatus, and a computer program

12.11.2001

SOLUTION: The communication manage group is accessible to a resource in common, and any communication manager within the group can recover a failure generated in another communication manager within the group. Concretely, the recovery of an inbound channel and outbound channel having the failure can be attained to improve the usability of data transmission. Synchronous information is preferably used for the recovery, so that the data is recovered to a state having matching property, and the recovery of the channel can

be achieved without loss of data integrity.



(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(II)特許出願公開番号 特開2002-202953 (P2002-202953A)

(43)公開日 平成14年7月19日(2002.7.19)

(51) Int.Ci.7	横別記号	FI	テーマコー・(参考)
G06F 15/00	3 2 0	G06F 15/00	320D 5B045
16/177	678	15/177	STRC SBORS

審査請求 有 請求項の数12 OL (全 15 頁)

(21)出願番号	特難2001-346171(P2001-346171)	(71) 出鎖人	390009531	
			インターナショナル・ビジネス・マシーン	
(22)出願日	平成13年11月12日(2001, 11, 12)		ズ・コーポレーション	
			INTERNATIONAL BUSIN	
(31)優先権主張番号	0028688. 0		ESS MASCHINES CORPO	
(32)優先日	平成12年11月24日(2000, 11, 24)		RATION	
(33) 優先権主張国	イギリス (GB)	アメリカ合衆国10504、ニューヨーク州		
			アーモンク (番地なし)	
		(74)代理人	100086243	
			弗理士 坂口 博 (外2名)	

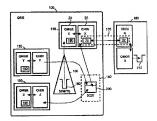
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 プロセス障害またはシステム障害後の回復

(57)【要約】

【課題】 関連グループ内のリモート通信マネージャと 通信マネージャ・セットの間の通信を管理する方法、データ通信機器、およびコンピュータ・プログラムを提供 すること。

【解決手段】 通信マネージャ・ケループはリソースに 共用アクセスが可能であり、ゲループ内のとの通信マネージャ・ゲループ内の別の通信マネージャを発生した 解書を回復することが可能となる。具体的には、障害の 発生したインパウンド・チャネルおよびアウトパウンド・ チャネルの回復が達成され、データ送信の可用性が向 上する。好ましくは、その回復に同期情報を使用して、 データが整合性のある状態に回復されるようにし、した がってデータの完合性を失うことなくチャネルの回復が 達成される。



【特許請求の顧囲】

【請求項1】通信マネージャ・セットとリモート通信マ ネージャの間の通信を管理する方法であって、

データ・ストレージ・リボジトリからリモート通信マネ ージャへデータを送信するために、通信マネージャ・セ ットの第1の通信マネージャとリモート通信マネージャ の間の通信チャネルを始動するステップであって、前記 データ・ストレージ・リポジトリが、通信マネージャ・ セットのいずれの通信マネージャからもアクセス可能で あるステップと.

通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャから もアクセス可能なストレージ・リポジトリ内に、通信チ ャネルの状態情報を格納するステップと、

第1の通信マネージャに影響を与える障害に応答して、 通信マネージャ・セットの第2の通信マネージャが、 ぬ 納されたチャネル状態情報を使用して新しいチャネル・ インスタンスを始動し、新しいチャネル・インスタンス を介して、データ・ストレージ・リポジトリからリモー ト通信マネージャへのデータ送信を再開するステップと を含む方法。

【請求項2】 前記アクセス可能なリボジトリ内に格納さ れた状態情報が、チャネルの制御を行う通信マネージャ の識別を含み、第1の通信マネージャに影響を与える障 害の後、第1の通信マネージャによって制御されるチャ ネルの認識を可能とする、請求項1に記載の方法。

【議求項3】前記アクセス可能なリポジトリ内に格納さ れた状態情報が、チャネルの現状況を含む、請求項2に 記載の方法。

【請求項4】通信マネージャ・セットの各通信マネージ 各アクティブ・チャネルの定義を格納している、あるい は、各通信マネージャから各アクティブ・チャネルの定 義にアクセス可能である、請求項1ないし3のいずれか 一項に記載の方法。

【請求項5】 通信チャネルの第1のインスタンスが第1 の通信マネージャによって使用されている間に、通信チ ャネルの筆?のインスタンスが始動されるのを防止する ステップと、

第1の通信チャネル・インスタンスに障害が発生したと いう判定に応答して、チャネル定義および現チャネル状 40 態情報を使用して、チャネルの第2のインスタンスを始 動するステップと、

第2のチャネル・インスタンスを使用してデータを送信 するステップとを含む、請求項4に記載の方法。

【請求項6】通信マネージャ・セットが、キュー共用グ ループ内のキュー・マネージャ・セットであり、キュー ・マネージャ・セットのいずれのキュー・マネージャか らもアクセス可能なデータ・ストレージ・リボジトリ が、共用アクセス・メッセージ・キューであり、そこか ージャも、リモート・キュー・マネージャへ送信するメ ッセージを検索することができる。 請求項 1 ない1.50 いずれか…項に記載の方法。

【請求項7】 通信マネージャ・セットのいずれの通信マ ネージャからもアクセス可能なデータ・ストレージ・リ ポジトリと.

各通信マネージャが、データ・ストレージ・リポジトリ からリモート通信マネージャへデータを送信するため に、通信チャネルのインスタンスを始動するように適合 され、各通信マネージャが、前記通信チャネルを介して

10 データを送信するように適合された通信マネージャ・セ ットと、

通信チャネルの現状態情報を格納するストレージ・リボ ジトリであって、通信マネージャ・セットのいずれの通 信マネージャからもアクセス可能なストレージ・リポジ トリとを備えるデータ通信システムであって、 通信マネージャ・セットが、通信チャネルの第1のアク

ティブ・インスタンスを持つ前記通償マネージャ・セッ トの第1の通信マネージャに影響を与える障害に応答し 20 て、格納された環チャネル状態情報を使用してチャネル の第2のインスタンスを始動し、第2のインスタンス・ チャネルを介して、データ・ストレージ・リポジトリか らリモート通信マネージャへのデータ決信を異開するデ ータ通信システム。

【請求項8】前記通信チャネルを介したデータ送信の同 期情報を格納するストレージ・リポジトリを含み、前記 ストレージ・リポジトリが通信マネージャ・セットのい ずれの通信マネージャからもアクセス可能であり、

通信マネージャ・セットが、通信チャネルの第1のアク ャが、前記通信マネージャ・セットの通信マネージャの 30 ティブ・インスタンスを持つ前記通信マネージャ・セッ トの第1の通信マネージャに影響を与える障害に応答し て、前記格納された岡期情報を使用して、前記第1の通 信マネージャのデータ送信を整合性のある状態に回復 し、それによって、データを失うことなくデータ・スト レージ・リポジトリからリモート通信マネージャへのデ ータ送信の再開を可能にする、請求項7に記載のデータ 誦信システム。

【結求項9】 通信マネージャ・セットが、キュー共用グ ループ内のキュー・マネージャ・セットであり、前紀マ ネージャ・セットのいずれのマネージャからもアクセス 可能なデータ・ストレージ・リポジトリが、キュー・マ ネージャ・セットのいずれのキュー・マネージャも、そ こからリモート・キュー・マネージャへ送信するメッセ ―ジを検索することができる共用アクセス・メッセージ キューと、前記開期情報を格納する共用アクセス開期 キューとを含む、請求項8に記載のデータ通信システ L

【請求項10】 通信マネージャ・セットとリモート消傷 マネージャの間の通信を管理する方法の諸ステップを実 らキュー・マネージャ・セットのいずれのキュー・マネ 50 行するために稼動する、データ通信機器の操作を制御す

るためのコンピュータ読み取り可能プログラム・コード を備えるコンピュータ・プログラムであって、前記方法 が、

データ・ストレージ・リポジトリからリモート通信マネ ージャへデータを送信するために、通信マネージャ・セ ットの第1の通信マネージャとリモート通信マネージャ の間の通信チャネルを始動するステップであって、デー タ・ストレージ・リボジトリが、通信マネージャ・セッ トのいずれの通信マネージャからもアクセス可能である ステップと.

通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャから もアクセス可能なストレージ・リポジトリ内に、通信チ ヤネルの状態情報を格納するステップと、

第1の通信マネージャに影響を与える障害に応答して、 通信マネージャ・セットの第2の通信マネージャが、格 納されたチャネル状態情報を使用して新しいチャネル・ インスタンスを始動し、新しいチャネル・インスタンス を介してデータ・ストレージ・リポジトリからリモート 通信マネージャへのデータ送信を再開するステップとを 含むコンピュータ・プログラム。

【請求項11】通信マネージャ・セットのいずれの通信 マネージャからもアクセス可能なデータ・ストレージ・ リポジトリと、

各通信マネージャが、データ・ストレージ・リポジトリ からリモート通信マネージャへデータを送信するために 道信チャネルのインスタンスを始動するように適合さ れ、各通信マネージャが、前記通信チャネルを介してデ ータを送信するように適合された通信マネージャ・セッ

トと、

前記通信チャネルを介したデータ送信の同期情報を格納 30 するストレージ・リポジトリであって、通信マネージャ セットのいずれの通信マネージャからもアクセス可能 であるストレージ・リポジトリとを備えるデータ通信シ ステムであって.

通信マネージャ・セットが、通信チャネルの第1のアク ティブ・インスタンスを持つ前記通信マネージャ・セッ トの第1の通信マネージャに影響を与える障害に広答し て、前記格納された問期情報を使用して、前記第1の通 信マネージャのデータ送信を整合性のある状態に回復

し、それによって、データ・ストレージ・リポジトリか 40 らリモート通信マネージャへのデータ送信の再開を可能 にするデータ通信システム。

【請求項12】通信マネージャ・セットとリモート通信 マネージャの間の通信を管理する方法であって、

リモート通信マネージャからデータを受信するために、 通信マネージャ・セットの第1の通信マネージャとリモ ート通信マネージャの間の通信チャネルの第1のインス タンスを始動するステップと、

涌信チャネルの第1のインスタンスが第1の通信マネー

のインスタンスが始動されるのを防止するステップと、 第1の通信マネージャに影響を与える障害の後、リモー ト通信マネージャからのチャネル始動要求に広答して、 通信マネージャ・セットの第2の通信マネージャとリモ ート通信マネージャの間のチャネルの第2のインスタン スを始動し、新しいチャネル・インスタンスを介してリ モート通信マネージャからのデータ送信を再開するステ ップとを含む方法。

【発明の詳細な説明】

10 [0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、データ通信ネット ワークにおけるプロセス除害またはシステム確実後の回 復に関し、詳細には、可用性を向上させるため、障害が 発生したプロセスまたはサプシステム以外のプロセスま たはサプシステムによる回復に関する。

[0002]

【従来の技術】既存の多くのメッセージ・システムは、 単一のメッセージ・マネージャを使用して、リモート・ システム宛てのすべてのメッセージの送信の管理をロー

- 20 カル・システムから行い、また、ローカル・システム宛 てのすべてのメッセージの受信を処理する。リモート・ システムへのメッセージの送信を必要とするローカル・ システム上で実行される適用業務プログラムは、ローカ ル・メッセージ・マネージャに接続し、ローカル・メッ セージ・マネージャに、必要とされる宛先へメッセージ を送信するよう要求する。これは、すべての通信に関し て、単一のメッセージ・マネージャの可用性に依拠して いることを暗示している。このようなメッセージ・マネ ージャに影響するいかなる障害も、通信が再開できるよ
 - うになる前に、メッセージ・マネージャの完全なロール パックとリスタートが必要となるため、メッセージ交換 のスループットに重大な影響を与える。

【0003】データ処理環境での複数のデータ処理シス テムのいずれによってもメッセージを処理することので きるシステムを提供することは、米国特許第57970 05号および第5887168号で知られている。複数 のデータ処理システムの1つによって処理される着信メ ッセージを格納するために共用キューが設けられる。… 般のキュー・サーバが、メッセージを受信し共用キュー に入れるので、メッセージを処理するための使用可能な 容量を持つシステムによるメッセージの検索が可能であ る。使用可能な容量を持つシステムは、キュー・メッセ ージを検索し、必要な処理を実行し、適切な応答メッセ ージを共用キュートに戻す。したがって、共用キュー は、処理を要求するクライアントと処理を実行するデー タ処理システムの間でどちらかの方向に送信されるメッ セージを格納する。メッセージは、共用キュー上に入る ので、そのキューヘアクセス可能な複数のシステムのう ちのどのシステム上で稼働するアプリケーションによっ ジャによって使用されている間に、通信チャネルの第2 50 ても処理することができる。冗長性を共用しそれを処理

する自動ワークロードが、この構成によって提供され る。メッセージを処理中の特定のアプリケーションに除 害が発生した場合、別のアプリケーションが、共用キュ 一からそのメッセージを検索し、クライアントが元のア プリケーションがリスタートするのを待つ必要なく処理 を実行する。

【0004】米国特許出願第60/220685号(整 理番号GB9-2000-032)は、本出願人に譲渡 され、参照により本明細書に組み込むが、通信リンケ障 寄またはキューイング・サブシステムの障害を原因とす るキューイング・サブシステムと共用キューの間の接続 障害からの回復の改善を開示している。共用キュー内の メッセージ・データは、結合機能内に含まれるデータ機 造によって、メッセージ・キューイング・サブシステム 間で通信される。結合機能への接続職実は、職実が発生 したキューイング・サブシステム以外のキューイング・ サプシステムへ通知され、これらのキューイング・サブ システムは、その後、職害が発生したサプシステムのア クティブ作業単位の回復をそれらの間で分担する。

【0005】米国特許出願第60/220685号の解 20 決法は、キューイング・サブシステム・グループ内での トランザクションの回復を大幅に改善するが、進行中の 通信に影響を与える障害が発生した場合に、キューイン グ・サブシステム・ゲループの外部の通信マネージャと の通信をどのように再開するかの問題には対処していな W.

[0006]

【発明が解決しようとする課題】 太登期の目的は、脚連 グループ内のリモート通信マネージャと通信マネージャ セットの間の通信を管理する方法、データ通信機器、 およびコンピュータ・プログラムを提供することであ <u>ځ</u>ړ

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明の第1の能様によ れば、通償マネージャ・セットとリモート通信マネージ ャの間の通信を管理する方法であって、データ・ストレ ジ・リボジトリからリモート通信マネージャへデータ を送信するために、通信マネージャ・セットの第1の通 億マネージャとリチート通信マネージャの間の通信チャ ネルを始動するステップであって、前記データ・ストレ 40 ージ・リポジトリが、通信マネージャ・セットのいずれ の通信マネージャからもアクセス可能であるステップ と、通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャ からもアクセス可能なストレージ・リボジトリ内に、通 信チャネルの状態情報を格納する(データがそこから送 信されるデータ・ストレージ・リポジトリと同一の可能 性がある)ステップと、第1の通信マネージャに影響を 与える障害に応答して、通信マネージャ・セットの第2 の通信マネージャが、格納されたチャネル状態情報を使

リポジトリからリモート通信マネージャへのデータ送 信を再開するステップとを含む方法が提供される。 【0008】本発明は、通信リソース(格納されたデー タおよび通信メカニズム)への共用アクセスを使用し て、関連通信マネージャ・グループに属する通信マネー ジャが、リモート通信マネージャとの通信の鎌密から回 復し、それによって、データ送信の可用件の向上を達成 することを可能にする。可用性の向上というこの利点 は、冗長リソース・マネージャを利用することなく、洋 成される。この冗長リソース・マネージャは、従来技術 において、通常、障害のない場合は使用されないが、関 連リソース・マネージャとの整合性を保つことが必要と される。このような冗長性の維持は、コストがかかる。 【0009】格納されたチャネル状態情報は、現在チャ ネルの制御権をもっている通信マネージャの織別を含む ことが好ましい。さらに、状態情報は、(例えば、聴害 が発生したときに、チャネルが、実行中であるか、実行

チャネル・インスタンスを介して、データ・ストレージ

を試みているか、それとも停止中であるかを示す)チャ ネルの状況の指示を含むことが好ましい。これにより、 グループ内の各アクティブ通信マネージャは、第1の通 償マネージャに問題が発生したとき、どのチャネルが回 復され、それらがどのような状態に回復されるべきかを 決定することができる。

【0010】チャネルに関する格納された情報はまた、 他の通信マネージャによる問期回復を可能にする、チャ ネルを介したデータ送信のための同期データを含むこと が好ましい。この同期データは、状態情報の一部であっ ても、状態情報とは別に格納してもよい。

【0011】通信マネージャ・セットの各通信マネージ ヤは、アクティブな各チャネルに関するチャネル定義の コピーへのアクセス権を保持する、またはアクセスが可 能であることが好ましく、それを格納された状態情報と 共に使用して、第1の通信マネージャ以外の通信マネー ジャが新しいチャネル・インスタンスを始動し、データ 送信を再開することができる。

【0012】 通信職害から回復するための好ましい方法 は、チャネルの第1のインスタンスが第1の通信マネー ジャによって実際に使用されている際に、通信チャネル の第2のインスタンスが始動されるのを防止する (例え ば、ロックを使用する) ステップと、第1の通信チャネ ル・インスタンスに障害が発生したという判定に応答し て、チャネル定義および現チャネル状態錯報を使用し て、チャネルの第2のインスタンスを始動するステップ と、第2のチャネル・インスタンスを使用してデータを 送信するステップとを含む。複数の間時チャネル・イン スタンスを回避すると、リソース更新の競合の回避かつ 簡単になるだけでなく。例えば、リモート通信マネージ ャが、多大な関連接続料金を伴う外部サービス・プロバ 用して新しいチャネル・インスタンスを始動し、新しい 50 イダである場合に、複数接続に要する資用の回避にも有 利となる可能性がある。
[0013] データ・ストレージ・リボジトリは、共用
アクセス・メッセージ・キューであることが好ましい。
複数の通信マネージャは、「つまたは複数のメッセージ
・キュー(以後、「キュー共用ゲループ」と呼ぶ)への
共用アクセスが可能であるキュー・マネージャ・ゲルー
ブ、またはそのようなキュー・マネージャ・内のまたはそ
のようなキュー・マオージャとの選出した通信マネージャ
のコンポーネントであることが好ましい。あるいは、通
信マネージャは、通信管理動作を行う任意のコンピュー 10
タ・プログラムまたはデータ型型システムのコンポーネ
ントとすることもできる。

[0014] 好ましい実施形態によれば、本発明は、第 1のキュー・マネージトに隔着が発生したとき、キュー 共用グルーブ内のキュー・マネージャ(またはそれらの 関連適信マネージャ・コンボーネント)が、共用キュー からメッセージ造格を引き継ぐことを可能にする。障害 が発生したチャネルの新しいインスタンが、チャネル 定義パラメータおよび班チャネル状態情報を使用して始 動される。キュー共用グルーブ内のキュー・マネージャ によるこのような「対等な」回復によって、メッセージ 送信の可用性が向上する。

【0015】本発明の好ましい実施形態によれば、発信 メッセージ送信の障害からの回復は以下のようにして達 成される。キュー共用ゲループ内の各キュー・マネージ ャは、共用発信メッセージ・キューにアクセス可能であ る。これらのキュー・マネージャはそれぞれ(あるい は、その通信マネージャ・コンポーネントは)、共用キ ューと宛先キュー・マネージャの間の送信側チャネルの 定義のコピーを備えており、したがってキュー共用グル 30 ープ内の各キュー・マネージャ(あるいは、その通信マ ネージャ・コンポーネント) は、チャネルのインスタン スを始動することができる。常に、単一のチャネル・イ ンスタンスのみがアクティブとなることができる。チャ ネルがアクティブであるときは常に、そのチャネルの状 態情報が格納され、そのような状態情報のサブセット が、キュー共用グループ内のいずれのキュー・マネージ ャにも使用できるように、共用アクセス・ストレージ内 に保持される。チャネルを使用中のキュー・マネージャ に聴害が発生した場合、キュー共用グループ内の別のキ 40 ュー・マネージャまたは通信マネージャ・コンポーネン トが、共用アクセス・ストレージ内に保持された状態情 報とチャネル定義のコピーとを使用して、チャネルの新 しいインスタンスを始動する。これによって、キュー・ マネージャは、職害が発生したキュー・マネージャの代 わりに、メッセージの送信を続行する。

【0016】本発明の第2の態様によれば、本発明は、 適信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャかち もアクセス可能なデータ・ストレージ・リポジトリと、 データ・ストレージ・リポジトリカちリチート通信マネ 50 しい。

ージャにデータを送信するために、各通信マネージャ が、通信チャネルのインスタンスを始動するように適合 された通信マネージャ・セットであって、各通信マネー ジャが、前記通信チャネルを介してデータを送信するよ うに適合された通信マネージャ・セットと、通信チャネ ルの現状態情報を格納するストレージ・リポジトリであ って、通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージ ャからもアクセス可能なストレージ・リポジトリとを備 え、通信マネージャ・セットが、通信チャネルの第1の アクティブ・インスタンスを持つ前記通信マネージャ・ セットの第1の通信マネージャに影響を与える陰害に広 答して、格納された現チャネル状態情報を使用してチャ ネルの第2のインスタンスを始動し、第2のチャネル・ インスタンスを介して、データ・ストレージ・リボジト りからリモート通信マネージャへのデータ送信を再開す る、データ通信システムを提供する。

【0017】 本発明の第3の態様によれば、本発明は、 通信マネージャ・セットとリモート通信マネージャの間 の通信を管理する方法の諸ステップを実行するために稼 動する。データ連係機器の操作を制御するためのコンピ ュータ読み取り可能プログラム・コードを備え、前記の 方法が、データ・ストレージ・リポジトリからリモート 通信マネージャへデータを送信するために、通信マネー ジャ・セットの第1の通信マネージャとリモート通俗マ ネージャの間の通信チャネルを始動するステップであっ て、前記データ・ストレージ・リポジトリが、通信マネ ージャ・セットのいずれの適信マネージャからもアクセ ス可能であるステップと、通信マネージャ・セットのい ずれの通信マネージャからもアクセス可能なストレージ リポジトリ (データがそこから送償されるデータ・ス トレージ・リボジトリと同じでもよい)内に、通信チャ ネルの状態情報を格納するステップと、第1の通信マネ ージャに影響を与える障害に応答して、通信マネージャ ・セットの第2の通信マネージャが、格納されたチャネ ル状態情報を使用して新しいチャネル・インスタンスを 始動し、新しいチャネル・インスタンスを介して、デー タ・ストレージ・リポジトリからリモート通償マネージ ャへのデータ送信を再開するステップとを含む、コンピ ュータ・プログラムを提供する。

3 【0018】本発卵の他の態様によれば、インパウンド 通信プローは、通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャによっても受け入れられ、これらの通信マネージャのいずれも、通信マネージャ・セット内で、以前はメッセージを受信していたかもはや受信できない他の通信マネージャと自動的に置き換わることができる。インパウンド通信チャルやおよびアウトパウンド通信チャネルの対等な回復は、リモート通信マネージャにとって、遺画的であって、リモート通信マネージャにとって、シート連信マネージャにとって、リモート通信マネージャにとって、リモート通信マネージャにとって、リモート通信マネージャにとって、リモート通信マネージャに対象ることが好ま

【0019】本発明のこの態様による好ましい実施形態 は、通信マネージャ・セットとリモート通信マネージャ の間の通信を管理する方法を含み、この方法は、リモー ト通信マネージャからデータを受信するために、通信マ ネージャ・セットの第1の消候マネージャとリエート通 信マネージャの間の通信チャネルの第1のインスタンス を始動するステップと、チャネルの第1のインスタンス が第1の通信マネージャによって使用されている間に、 通信チャネルの第2のインスタンスが始動されるのを告 止するステップと、第1の通信マネージャに影響を与え 10 る。 る障害の後、リモート通信マネージャからのチャネル始 動要求に応答して、通信マネージャ・セットの第2の通 僧マネージャとリモート通信マネージャの間のチャネル の第2のインスタンスを始動し、新しいチャネル・イン スタンスを介して、リモート通信マネージャからのデー タ送信を再開するステップとを含む。

【0020】本発明の他の熊様によれば、通信マネージ ャ・セットのいずれの通信マネージャからもアクセス可 能なデータ・ストレージ・リポジトリと、データ・スト レージ・リポジトリからリモート通信マネージャへデー 20 タを送信するために、各通信マネージャが、通信チャネ ルのインスタンスを始動するように適合された通信マネ ージャ・セットであって、各通信マネージャが、前記消 信チャネルを介してデータを送信するように適合された 通償マネージャ・セットと、前記通償チャネルを介した データ送信の問期情報を格納するストレージ・リポジト リであって、通信マネージャ・セットのいずれの通信マ ネージャからもアクセス可能であるストレージ・リポジ トリとを備え、通信マネージャ・セットが、通信チャネ ルの第1のアクティブ・インスタンスを持つ前記通信マ 30 る。目標適用業務プログラムが送信側から離れている場 ネージャ・セットの第1の通信マネージャに影響を与え る障害に応答して、前記格納された周期情報を使用し て、前記第1の道信マネージャのデータ送信を整合性の

ある状態に回復し、それによって、データ・ストレージ リポジトリからリモート通信マネージャへのデータ送 係の再開を可能にする、データ通信システムが提供され

【0021】次に、本発明の実施形態について、添付の 図面を参照しながら、例によって詳しく説明する。 [0022]

【発明の実施の形態】分散メッセージ・キューイング・ プログラム間通信では、メッセージ・データは、適用業 務プログラムによって呼び出されるインターフェース・ コールを介して適用業務プログラムとインターフェース するメッセージ・キュー・マネージャを用いて、適用業 務プログラム間で送信される。メッセージ・キュー・マ ネージャは、メッセージ・キューイング・プログラム間 通信で使用されるリソース・セットを管理する。これら のリソースには通常、次のものが含まれる。

ージ・データを保持するページ・セット。

・キュー・マネージャ障害が発生した場合に、メッセー ジの回復に使用されるログ。

・プロセッサ・ストレージ。

異なるアプリケーション環境からメッセージ・キュー マネージャAPIにアクセスするための接続。

脚一および他のシステムトのキュー・マネージャ間に おける通信を可能にする、キュー・マネージャ・チャネ ル・イニシエータ。これについては、後で詳しく説明す

【0023】キュー・マネージャは、ソフトウェアで実 装することが好ましい。 1 B M 社の O S / 3 9 0 オペレ ーティング・システム上で稼動するデータ処理システム などある種の環境では、キュー・マネージャは、ロゲに ついての情報を保持し、オブジェクト定義およびメッセ ージ・データ (ベージ・セットに烙納される) を保持す るオペレーティング・システム・データ・セットを使用 して、名前付きサプシステムとして稼動することができ る。適用業務プログラムは、そのサブシステム名を使用 して、キュー・マネージャに接続することができる。

【0024】例として、IBM社のMOSeries製 品によって実装されるような分散メッセージ・キューイ ング環境では、図1に示すように、送信側適用業務プロ グラム10が、ローカル・キュー・マネージャ20によ って管理されるローカル・キューにメッセージを入れ る。目標適用業務プログラムもローカル・システム上に ある場合、ローカル・キューがメッセージの宛先キュー であり、アプリケーションは、メッセージを処理する準 備ができたときにこのキューからメッセージを検索す

合、ローカル・キューは送信キュー80であり、キュー

マネージャ・ネットワークは、ネットワークを介し て、リモート・キュー・マネージャ40によって管理さ れるリモート宛先キュー30へのメッセージの送機を処 理する。送信キューは、メッセージが正常に他のキュー ・マネージャへ送信され、そこへ格納されるまでメッセ ージを格納する、特殊なタイプのローカル・キューであ る。キュー・マネージャは、発種システム間の相互運用 性および1つ以上の中間キュー・マネージャを介したメ ッセージの送信を含めて、複雑なネットワーク通信を処

理する。リモート目標適用業務プログラム50は、準備 ができたとき、宛先キュー30(入力キュー)からメッ セージを検索する。 【0025】メッセージは、2つのキュー・マネージャ

間の単方向通信リンクであるチャネル60を介してキュ マネージャ間で送信される。メッセージの送受信を 処理するソフトウェアを、メッセージ・チャネル・エー ジェント (MCA) 70と呼ぶ、キュー・マネージャ0 M I からキュー・マネージャ O M 2 ヘメッセージを送信 オブジェクト定義(キュー定義を含む)およびメッセ 50 するために、キュー・マネージャOM1上の送信メッセ

ージ・チャネル・エージェント70は、適切な送信キュ 一およびチャネル定義を使用して、キュー・マネージャ QM2への通信リンクをセットアップする。受信メッセ ージ・チャネル・エージェント70'は、キュー・マネ ージャQM2上で起動され、通信リンクからメッセージ を受信する。送信MCA70、通信リンク、および受信 MCA70 からなるこの単方向パスがチャネル60で ある。送信MCA70は、送信キュー80からメッセー ジを取り出し、チャネルを介して受信MCA70'へ送 信する。受信MCA70'は、メッセージを検索し、宛 先キュー30、30 に入れる。

【0026】図1に、キュー・マネージャ、送信キュ 一、チャネル、MCAの間のこれらの関係を示す。

【0027】本発明の好ましい実施形態によれば、特定 のキュー・マネージャに関連する送信MCAおよび受信 MCAはすべて、キュー・マネージャの制御下でアドレ ス空間を使用する。チャネル・イニシェータ・コンポー ネント(または、「ムーパ(mover)」)内部で稼働す ることができる。したがって、他のキュー・マネージャ との通信を管理するのは、チャネル・イニシエータであ 20 る。キュー・マネージャに接続されるのは、単一のチャ ネル・イニシエータのみである。同一チャネル・イニシ エータ内部では、多くのMCAプロセスが同時に実行さ れることが可能である。チャネルは、きっかけとなる基 準を満たす、送信キュー上のメッセージの到着に広答し て、チャネル・イニシエータによって動的に始動され

【0028】 図2を参照すると、キュー共用グループ1 00は、潤…のメッセージ・キューイング・オブジェク ト定義およびメッセージ・データにアクセス可能な、 (例えば、単…のOS/390シスプレックス内で稼動 する)複数のキュー・マネージャ110、120、13 0 である。単一の総称アドレスが、グループ内のどのキ ュー・マネージャへの接続にも使用できるので、ネット ワーク内の他の場所にあるキュー・マネージャには、キ ュー共用グループは単一エンティティに見える。キュー 共用グループ100内の各キュー・マネージャは、総称 アドレスに論理的に側連するアドレス上のインパウンド ・セッション要求に従う。

【0029】キュー共用グループ内では、共用可能なオ 40 プジェクト定義が共用データベース140(IBM社の DB2データベースなど)内に格納され、共用キュー内 のメッセージは、1つまたは複数の結合機能150(例 えば、() S / 3 9 0 結合機能リスト構造) 内に保持され る、共用データベース140および結合機能構造150 は、複数のキュー・マネージャ110、120、130 の間で共用されるリソースである。結合機能は、専用の 電源装置上で稼動し、ソフトウェア稼害、ハードウェア 障害および電源異常を迅速に復旧するように構成するこ

性を向上することができる。

【0030】キュー共用グループのキュー・マネージャ とそのリソースは、メッセージの送信が単一のキュー・ マネージャの可用性に依存しない形で関連付けられてい る。キュー共用グループのいずれのキュー・マネージャ も、以前はメッセージを送信していたがもはや決信でき ない他のキュー・マネージャと自動的に置き換わること ができる。あるキュー・マネージャで騒害が発生したと き、オペレータまたはアプリケーションが介入なしにメ 10 ッセージ送信が再開される。

【0031】 さらに、インパウンド・メッヤージ・フロ 一もまた、キュー共用グループのいずれのキュー・マネ ージャによっても受け入れられ、これらのキュー・マネ ージャのいずれも、グループ内で、以前はメッセージを 受信していたがもはや受信できない他のキュー・マネー ジャと自動的に闘き換わることができる。

【0032】したがって、独立型キュー・マネージャに よって可能となるよりも確実なアウトバウンド/インバ ウンド・メッセージ・サービスが家理する。これについ ては、例2~5を参照しながら、以下に詳しく説明す

る。 【0033】キュー共用ゲループ内で、送信キュー16 0は、グループ内のキュー・マネージャ110、12 0、130によって共用される可能性がある。キュー共 用グループのどのキュー・マネージャも、共用送信キュ -160にアクセスしてメッセージを検索し、それをリ モート・キュー・マネージャ180へ送信することがで

【0034】送信餅チャネルは、特定の送信キュー上に 30 あるメッセージをリモート・キュー・メッセージへ送信 するように定義される。共用送儒側チャネルは、共用送 僧キュー 上にあるメッセージを送信するように定義され たチャネルである。通常、同一の共用送信側チャネル定 義190が、キュー技用グループ内のすべてのキュー・ マネージャ上に存在し、これらのキュー・マネージャの いずれによるチャネルのインスタンスの始動も可能とな

【0035】チャネルの実行を可能とするために、チャ ネルについての様々な情報(状態情報)が格納されてい る。この状態情報のサブセットは、共用チャネルの共用 リポジトリ200内に保持される(つまり、キュー共用 グループのいずれのキュー・マネージャからもアクセス 可能である)。この共用リポジトリ200は、共用チャ ネル状況テーブルとして知られ、それに含まれる情報に は、情報の最終更新時、チャネル名、送信キュー名(イ ンパウンド・チャネルの場合は空白)、リモート・キュ ー・マネージャ名 (チャネルの接続相手)、所有キュー マネージャ(チャネル・インスタンスを寒行中)、チ ャネル・タイプ (例えば、送信側か受信側か)、チャネ とができ、それによって、格納されたメッセージの可用 50 ル状況(実行中、停止など)、リモート・マシン・アド (8)

13 レスがあり、また、実装に固有の他の状態情報が含まれ る可能性もある。

【0036】籐密が発生した場合、共用チャネル状況テ 一ブルから、現在障害が発生しているキュー・マネージ ャとチャネル・イニシエータの対によってどのチャネル が実行されていたか判定することができ、複数のキュー ・マネージャが回復プロセスを実行する場合、回復の調 整を行うことができる。これについては、以下に進しく 説明する。

【0037】このテーブル内のどのチャネル状況エント 10 リの更新も、比較交換論理によってしか行うことができ ない。つまり、更新の後に要求されるエントリ(変更後 イメージ)、ならびに更新前のエントリの値(変更前イ メージ)が、提供されなければならない。そうでない場 合は、更新の試みが拒否されることになる。変更前イメ ージがテーブル内にある場合、変更能イメージは、変更 後イメージと置き換えられる。そうでない場合は、変更 は発生しない。

【0038】キュー共用グループからの可用性の高いメ ッセージ送信は、以下のようにして達成される。

【0039】上記に述べたように、チャネル・イニシエ ータ25は、メッセージ送信を管理するキュー・マネー ジャ20の一部である。1つのキュー・マネージャに対 して1つのチャネル・イニシエータがあるので、キュー 共用グループは、キュー・マネージャとチャネル・イニ シエータの対を複数有する(図2でX、Y、Zとして示 す)。これらの各対は、キュー共用グループ内で総動す る共用チャネルに関する情報を保持する共用リソースに アクセスすることができる。1つのチャネル・イニシエ ータのみが、常に、共用送信キュー160からのメッセ 30 ージ送信を管理し、その送信キュー160の送信側チャ ネル・インスタンス170のみを使用する。このチャネ ル・インスタンスがアクティブである間、共用送償キュ 一は、チャネル・インスタンスを管理するチャネル・イ ニシエータ25によってロックされる(ロックが保持さ れている間、他のチャネル・イニシエータは、キューか らメッセージを検索しない)。エントリが、チャネル・ インスタンスの共用チャネル状況テーブル200内に作 成され、チャネルがアクティブであることを反映するよ うに更新され、チャネルを管理するチャネル・イニシエ 40 され、メッセージ送信が再開する。 ータ25の名前(関連キュー・マネージャ20の名前で もある) も格納される。送信キュー160は共用である ので、キュー共用グループ内のキュー・マネージャとチ ャネル・イニシエータのいずれの対も、現在チャネル・ インスタンスが実行されていない共用キューからメッセ --ジを送偿するチャネル・インスタンスを実行すること ができる。

【0040】メッセージは、キュー共用グループから (キュー共用グループのキュー・マネージャではない)

れる。キュー共用グループのチャネル・イニシエータの 1つ、たとえばXが、キュー・マネージャ180のリエ ート・チャネル・イニシエータRへのチャネル・インス タンス170を実行する。チャネル定義190は、リモ ート・チャネル・イニシエータにどう接触するか、およ びチャネルを介して送信するためにどの共用アクセス送 信キューからメッセージを検索するかについて詳述す る。それによると、チャネル170は、XとRの棚の涌 信リンクであり、送信キューI60 トにあるメッヤージ の送信に使用される。チャネル・イニシエータXは、そ の関連キュー・マネージャ・コンポーネントXに、送信 キュー160 (図2のsxmitg) からメッセージを検索す るよう要求し、これらのメッセージは、チャネルを介し てそれらを送信するチャネル・イニシエータXへ引き渡 される。リモート・チャネル・イニシエータRは、メッ セージを受け取り、その関連キュー・マネージャRにメ ッセージを引き渡し、関連キュー・マネージャRは、ア クセス可能な頻先キュー210にメッセージを入れる。 【0041】4つの障害シナリオが検出され処理され 20 る。

・共用チャネル状況テーブル接続障害(共用チャネル状) 鎌の運新ができない).

通信サプシステム障害(リモート・システムと通信で きない)。

チャネル・イニシエータ脳害。

キュー・マネージャ障害。

【0042】 職事シナリオ1および2は、チャネル・イ ニシエータによって処理され、チャネル・イニシエータ は、送信キューのロックを解除し、ワークロード・バラ ンシング・テクニックを使用して選択される適切なキュ 一共用グループのキュー・マネージャに向けてチャネル の始動要求を発行することにより、異なるキュー共用グ ループのキュー・マネージャ上でチャネルを再始動する よう定期的に試みる。適切なワークロード・バランシン グ・テクニックは、当技術分野でよく知られている。キ ュー共用グループのキュー・マネージャが、そのような 始動要式を受賞すると、淡賞キュートでロックの取得が 試みられ、それが成功すると、新しいチャネル・インス タンスが始動し、必要に応じて共用状況テーブルが更新

【0043】本発期の好ましい実施形態によれば、チャ ネル・イニシエータは、関連キュー・マネージャと対を なして別のタスク (事実上、別のプログラム) として実 行されるので、チャネル・イニシエータ障害(シナリオ は、キュー・マネージャ障害と関係なく発生する。 チャネル・イニシエータ障害が発生した場合、障害イベ ントは、そのチャネル・イニシエータと対をなすキュー マネージャによってログされ、そのキュー・マネージ ャがチャネル回復を処理する。対をなすキュー・マネー リモート・キュー・マネージャへ、以下のように転送さ 50 ジャ、たとえばXは、共用チャネル状況テーブルに照会

して、障害が発生したチャネル・イニシエータXが管理 していたチャネル・インスタンスのすべてのエントリの リストを取得する(つまり、障害が発生したキュー・マ ネージャおよびチャネル・イニシエータの名前に設定さ れている、所有キュー・マネージャおよびチャネル・イ ニシエータ名を持つ、すべてのエントリ。これは、キュ 一・マネージャとその関連チャネル・イニシエータが、 師一の名前を共用しているからである)。障害が発生し たチャネル・イニシエータは依然として非アクティブで あることが確認され、政得されたエントリのリストは、 チャネル・イニシエータ障害が発生した際に管理されて いたチャネルのリストであることが保証される。次い で、チャネルの状態とタイプを調べ、必要な回復アクシ ヨンを実行することによって、リスト内の名アウトパウ ンド・チャネルが処理される。これにより、明示的に停 止したチャネルの状態が保存され(それには、チャネル がさらにメッセージを転送することを許可される前に、 手動による始動コマンドの発行が必要)、実行中であっ た、または実行を試みている過程にあったアウトバウン ド・チャネルが始動され、他のエントリが (あれば) 削 20 除される。各チャネルの所有権を取得する試みが行われ る。つまり、関係のある技用チャネル状況エントリが、 前記の比較交換論理を使用して、不良チャネルのリスト 内のイメージに設定された変更前イメージ、および回復 を実行するキュー・マネージャ名を含む変更後イメージ で更新される。対をなすキュー・マネージャXによる自 己回復のシナリオでは、共用チャネル状況テーブルのエ ントリのこのような運新で、その名前は変更されないま まで、障害時に実行されていたチャネルの状態がそのチ ャネルが回復中である(実行中ではない)ことを示すよ 30 うに変更される。第2に、所有権が正常に取得された

(つまり、この自己回復シナリオではそうなるはずであ るが、更新が成功した) 場合、キュー共用グループ内の 適切なキュー・マネージャに向けてチャネルの始動要求 が発行される。これによって、グループ内のアクティブ チャネル・イニシエータが新しいチャネル・インスタ ンスを始動し、所有者をその所有名に更新し、状態を実 行中に更新する。この解決法では比較交換論理を使用す るため、同復処理の重複が回避され、同一チャネルに対 して複数の始動要求が実行されることが防止される(例 40 えば、発行される要求セットの第1の要求が実行され、 後続の要求が、チャネルがすでに稼動していることを繋 告するエラー・メッセージを作成する)。

【0044】キュー・マネージャに職害が発生した場合 (シナリオ4)、これは必ず、対をなすチャネル・イニ シエータにも障害が発生したことを意味する。これによ って、現在アクティブなキュー共用グループのすべての キュー・マネージャでログされている障害イベントがト リガされる。これらの各キュー・マネージャ (Yおよび 2) は、対等な回復を実施するために、上記と同様の処 50 され、このようなトランザクション制御を容易にする。

理に入る。複数のキュー・マネージャが回復を実行する ときは、あるキュー・マネージャから発行されるチャネ ルの所有権を取得する試みは失敗する。別のキュー・マ ネージャがすでにエントリを処理し、所有キュー・マネ ージャ名を変更しているからである。1つのチャネルに 対して1つの始動要求のみが実行されるが、異なるキュ 一・マネージャは異なるチャネルを回復することができ る。

【0045】チャネル・イニシエータが始動すると、始 動チャネル・イニシエータについて(まだ回復されてい ないチャネルが回復される)、次いで他の非アクティブ なチャネル・イニシエータについて(始動チャネル・イ ニシエータが、以前に実行されていたキュー共用ゲルー プの他のチャネル・イニシエータの障害の後の、キュー 共用グループ内の最初のアクティブ・チャネル・イニシ エータである場合)回復処理に入る。

【0046】キュー共用ゲループへの可用性の高いイン パウンド・メッセージ送信は、以下のようにして達成さ れる。 【0047】インバウンド・チャネルは、アウトバウン

ド・チャネルの回復と同時に回復されるが、そのエント りは共用状況テーブルから削除される。チャネル職寒時 に通信チャネルの送信側はキュー共用グループへの再接 続を試みるので、これによって、送信仰リモート・キュ 一・マネージャがキュー共用グループへの接続を再確立 することが可能になる。障害が発生したインパウンド・ チャネルの状態情報は、キュー共用グループ側で保持さ れない(つまり、回復処理後、共用状況テーブルから削 除される)。したがって、新しいインバウンド・チャネ ルを、キュー共用ゲループの残りのキュー・マネージャ のいずれかによって確立することができる。情報を保持 するリソースは共用であり、保持される情報で、どのチ ャネルがインバウンドか (チャネル・タイプを介し て)、および現在障害が発生しているキュー・マネージ ャおよびチャネル・イニシエータ上でどのチャネルが実 行されていたか(所有キュー・マネージャ名エントリを 介して) が識別されるので、インパウンド・チャネル状

【0048】本発明の好ましい実施形態の他の重大な利 点は、チャネルの回復に加えて、チャネルを介して送信 中のデータも、同期した状態へ回復されることである。 本発明のこの問期回復の態様は、ローカル通信マネージ ャとリモート通信マネージャの間の、メッセージのいか なるトランザクション転送にも適用できる。これについ ては、以下に詳しく説明する。

能情報の削除は可能である。

【0049】トランザクション制御下で、ローカル・キ ュー・マネージャとリモート・キュー・マネージャの間 でバッチでメッセージを送信することが、当技術分野で 知られている。開期情報がローカル同期キュー上に保持

既知の解決法に伴う問題は、メッセージ転送中にリモー ト・キュー・マネージャに障害が発生した場合、リモー ト・キュー・マネージャ上に保持される同期情報が、ア クセス不能となることである。これにより、陰害が発生 したリモート・キュー・マネージャにメッセージが正常 に転送されたことを確認するのが困難になる。この問題 を図4に示す。

【0050】本発明の一態様によれば、キューを共用す るキュー・マネージャを共通の共用ストレージ機能(例 えば、結合機能) 内に保持して、キュー・マネージャを 10 合があり、また、単一エンティティとしてのグループと キュー共用グループ (OSG) にグループ化する機能 が、この問題の解決に使用される。OSGの外部にある クライアント・アプリケーションまたはクライアント・ キュー・マネージャが、チャネルを介して、OSG内の いずれのキュー・マネージャにも接続して、共用キュー ヘメッセージを転送することができる。メッセージは、 トランザクション制御下でチャネルを介してバッチで転 送される。結合機能内に保持され、QSG内のすべての キュー・マネージャからアクセス可能な共用同期キュー が、このトランザクション制御を容易にするために使用 20 される。これを図5に示す。QSG内のキュー・マネー ジャに障害が発生した場合、クライアント・アプリケー ションまたはクライアント・キュー・マネージャは、() SG内の残りのアクティブなキュー・マネージャへの接 続を興確立することができる。この別のキュー・マネー ジャは、共用同期キューにアクセスできるので、相手と のチャネルを選問期させることができる。これによっ て、メッセージ転送が確保される。

【0051】クライアント・キュー・マネージャを識別 する情報および最後に行われた作業単位を記録する識別 30 子を有する共用同期キュー (SYNCO) 上でメッセー ジを記録することによって再同期が可能になる。

【0052】 QSG内のキュー・マネージャの障害の 後、クライアントまたはクライアント・キュー・マネー ジャは、最後のメッセージ群を再送信する必要があるか 否かを認識していない状態にある可能性がある。通常、 メッセージ転送に使用されていたチャネルは、障害が発 生すると、再試行の状態に入る。次の再試行で、クライ アントまたはクライアント・キュー・マネージャとOS G内の残りのアクティブ・キュー・マネージャの間で、 接続が再確立される。セッションおよび接続の再確立中 に、OSG内のこの別のキュー・マネージャが、共用S YNCQにアクセスして、認識される最後の良好な状態 を適切に判別し、送信済みの最後のメッセージ群を再送 信する必要があるかどうか、あるいは送信済みの提後の メッセージ群がすでに受信され、トランザクションが正 常に処理されているかどうかを、クライアントまたはク ライアント・キュー・マネージャに通知する。このよう な再間期が行われると、そのチャネルを、次のメッセー 情報も、引き続き共用SYNCQへ書き込まれ、OSG 内のキュー・マネージャの今後の障害の際に使用される ことになる。

【0053】キュー共用グループが、ネットワークから は単一エンティティに見えることに関連する、他の重大 な利点は、容量、拡張性、可用性、対腦寒性が大幅に高 まる可能性があることである。しかし、キュー共用ゲル ープの外部のキュー・マネージャは、キュー共用グルー プに属する単一のキュー・マネージャとの通信を望む場 の通信を望む場合もある。どちらのオプションも、以下 のようにして可能になる。

【0054】各キュー・マネージャは、それに関連する 一義的ローカル名を持つ。外部キュー・マネージャ(0) M)は、キュー共用ダループに属するキュー・マネージ ヤと直接通信することを望み、そのキュー・マネージャ のみに関連するローカル・ポータルでの通信を目標とす る。このような場合、外部キュー・マネージャに、キュ ー・マネージャのローカル名が通知される。

【0055】キュー共用グループは、グループ名によっ て澱別される。論理的な、総称ポータルが定義される。 外部キュー・マネージャがキュー共用グループへ接続す ることを望む場合、外部キュー・マネージャ(OM)か らの通信の目標となるのはこのボータルである。キュー 共用グループ内の各キュー・マネージャは、グループ・ ポータル (GP) を持ち、通信が確立される場合、それ を介して、共用〇M一〇SGサービス・クラスが提供さ れる。キュー共用ゲループ内の各キュー・マネージャの 各グループ・ボータルは、論理的に総称ポータルに接続 されている。外部キュー・マネージャは、通信する際、 総称ポータルを使用し、キュー共用ダループのグループ 名を通知される。

【0056】総称ボータルの使用によって、セッション が、各キュー・マネージャのグループ・ボータルに割り 振られるようにするいくつかのメカニズムがある。これ らについては、以下に簡単に説明するが、このアーキテ クチャでは、どのような基礎テクノロジも使用できる。 【0057】・ネームによる解決。外部ネーム・サービ スが、可能性のあるすべてのグループ・ポータルを総称 40 ポータルにマップする。外部キュー・マネージャが総称 ボータルとの通信を望む場合、そのネームをネーム・サ ービス・プロパイダに渡し、ネーム・サービス・プロパ イダは 使用可能なグループ・ボータルの1つを返す。 その後、外部キュー・マネージャは、そのキュー・マネ ージャとのセッションを明示的に確立する。

【0058】・セッションの引き渡し。総称ボータルに 相当する物理ポータルとの通信リンクが確立される。こ のセッションは、キュー共用グループ内の1つのキュー マネージャのグループ・ポータルの1つに渡される。 ジ転送に使用することができる。それ以降のどんな同期 50 【0059】・セッションの再確立。 OSGの外部のキ

ュー・マネージャからOSG内のキュー・マネージャへ のアウトバウンド・セッションが、QSG内のキュー・ マネージャの障害によって失われた場合、QSGの外部 のキュー・マネージャのアウトバウンド・チャネルは、 再試行の状態に入る。次の再試行で、QSG内の残りの アクティブ・キュー・マネージャとの間で、セッション が再確立される。

【0060】従来技術の解決法によれば、ローカル・キ ュー・マネージャは、1つ生たは複数のリモート・キュ 一・マネージャとのセッションを確立することができる 10 が、各リモート・キュー・マネージャは、ローカル・キ ュー・マネージャにとって単一エンティティに見え、各 リモート・キュー・マネージャの機能は、それぞれ独立 にセッションの確立に使用することができ、リモート・ キュー・マネージャに障害が発生した場合、ローカル・ キュー・マネージャとリモート・キュー・マネージャの 間のセッションは失われる。

【0061】キュー共用グループ内のキュー・マネージ ャの導入によって、キュー・共用グループ (0 S G) 内 のキュー・マネージャ・セットが、ネットワークにとっ 20 て単…エンティティに見えるようになる。これによっ て、以下の点で、大幅な向上が可能となる。

【0062】容量および拡張性: OSG内のすべてのキ ュー・マネージャが、OSGの外部のキュー・マネージ ャとのセッションの確立に使用できる。

【0063】可用性および対験害性: OSG内のキュー ・マネージャに障害が発生した場合、そのキュー・マネ ージャとOSGの外部のキュー・マネージャの間のヤッ ションが失われ、OSGの外部のキュー・マネージャか らのどのアウトバウンド・チャネルも再試行の状態に入 30 る。次の再試行で、続いて、OSG内の残りのアクティ ブ・キュー・マネージャとのセッションを確立すること ができる。したがって、どのようなセッションの障害も 易小限に抑えることができる。

【0064】上記に詳しく述べた各態様を組み込んだ本 発明の実施形態の方法ステップの概要を図3に示す。本 登明の異なる態様の上述の特徴の他のセットやサブセッ トも本発明の範囲内に含まれることは、当業者には理解 されよう。

【0065】図3は、回復可能な通信を管理する方法の 40 以下のステップを示す。

【0066】050の第1のキュー・マネージャとリモ ート・キュー・マネージャの間のチャネル・インスタン スを始動し(300)、チャネルを介してデータを送信 する.

【0067】キュー共用グループ内の各キュー・マネー ジャからアクセスできるように、アクティブ・チャネル のチャネル定義を格納する(310)。

【0068】第1のインスタンスがアクティブである間 に、第2のチャネル・インスタンスが始動されるのを防 50 ティブ・チャネルの定義を格納している、あるいは、各

止する(320)。 【0069】 共用アクセス・ストレージ内にチャネル状

態情報を記録する(330). 【0070】第1のキュー・マネージャまたはその領位 マネージャ・コンポーネントに隨害が発生した場合。リ モート・キュー・マネージャとOSG内の側のキュー・ マネージャの間で第2チャネル・インスタンスを始動す る(340)。アウトバウンド・チャネルでは、新しい インスタンスが、格納されたチャネル状態情報および格 納されたチャネル定義を使用する。OSG内で使用可能 なキュー・マネージャが、共用アクセス調期キュー内の 情報を使用して、障害の発生したチャネルを回復し、降 書の発生した各アウトバウンド・チャネルの新しいアウ トパウンド・チャネル・インスタンスを始動し、リモー ト・キュー・マネージャからの始動要求に応答して、隠 害の発生した各インパウンド・チャネルの新しいインパ ウンド・チャネル・インスタンスを始動する。これによ って、新しいチャネル・インスタンスを介してデータ送

【0071】まとめとして、水発明の機成に関して以下 の事項を開示する。 【0072】(1) 通信マネージャ・セットとリモート

償が続行される。

通信マネージャの間の通信を管理する方法であって、デ ータ・ストレージ・リポジトリからリモート通信マネー ジャへデータを送信するために、通信マネージャ・セッ トの第1の通信マネージャとリモート通信マネージャの 間の通信チャネルを始動するステップであって、 前記デ ータ・ストレージ・リポジトリが、通信マネージャ・セ ットのいずれの通信マネージャからもアクセス可能であ るステップと、通信マネージャ・セットのいずれの通信 マネージャからもアクセス可能なストレージ・リポジト り内に、通信チャネルの状態情報を格納するステップ と、第1の通信マネージャに影響を与える障害に応答し て、通信マネージャ・セットの第2の通信マネージャ が、格納されたチャネル状態情報を使用して新しいチャ ネル・インスタンスを始動し、新しいチャネル・インス タンスを介して、データ・ストレージ・リポジトリから リモート通信マネージャへのデータ送信を再開するステ ップとを含む方法。

- (2) 前記アクセス可能なリポジトリ内に格納された状 鑢情報が、チャネルの制御を行う通信マネージャの識別 を含み、第1の通信マネージャに影響を与える顕崇の 後、第1の通償マネージャによって制御されるチャネル の認識を可能とする、上記(1)に記載の方法。
 - (3) 前記アクセス可能なリボジトリ内に格納された状 能情報が、チャネルの現状況を含む、上記(2)に記載 の方法。
 - (4) 通信マネージャ・セットの各通信マネージャが、 前記通信マネージャ・セットの通信マネージャの各アク

通信マネージャから各アクティブ・チャネルの定義にア クセス可能である、上記(1)ないし(3)のいずれか 一項に記載の方法。

- (5) 通信チャネルの第1のインスタンスが第1の通信 マネージャによって使用されている間に、通信チャネル の第2のインスタンスが始動されるのを防止するステッ プと、第1の通信チャネル・インスタンスに障害が発生 したという判定に応答して、チャネル定義および現チャ ネル状態情報を使用して、チャネルの第2のインスタン スを始動するステップと、第2のチャネル・インスタン 10 スを使用してデータを送信するステップとを含む。 上記 (4) に記載の方法。
- (6) 通償マネージャ・セットが、キュー共用グループ 内のキュー・マネージャ・セットであり、キュー・マネ ージャ・セットのいずれのキュー・マネージャからもア クセス可能なデータ・ストレージ・リポジトリが、共用 アクセス・メッセージ・キューであり、そこからキュー ・マネージャ・セットのいずれのキュー・マネージャ も、リモート・キュー・マネージャへ送信するメッセー ジを検索することができる、上記(1)ないし(5)の20 いずれか…項に配載の方法。
- (7) 通信マネージャ・セットのいずれの通信マネージ ャからもアクセス可能なデータ・ストレージ・リポジト リと、各通信マネージャが、データ・ストレージ・リポ ジトリからリモート通信マネージャへデータを送信する ために、通信チャネルのインスタンスを始動するように 適合され、各通信マネージャが、前記通信チャネルを介 してデータを送信するように適合された通信マネージャ セットと、通信チャネルの理状能情報を格納するスト レージ・リボジトリであって、通信マネージャ・セット 30 のいずれの通信マネージャからもアクセス可能なストレ …ジ・リポジトリとを備えるデータ通信システムであっ て、通信マネージャ・セットが、通信チャネルの第1の アクティブ・インスタンスを持つ前記通信マネージャ・ セットの第1の通信マネージャに影響を与える陰寒に応 答して、格納された母チャネル状態情報を使用してチャ ネルの第2のインスタンスを始動!。 第2のインスタン ス・チャネルを介して、データ・ストレージ・リポジト リからリモート通信マネージャへのデータ送信を再開す るデータ通信システム。
- (8) 前記通信チャネルを介したデータ送信の同期情報 を格納するストレージ・リボジトリを含み、前記ストレ ージ・リボジトリが通信マネージャ・セットのいずれの **通信マネージャからもアクセス可能であり、通信マネー** ジャ・セットが、通信チャネルの第1のアクティブ・イ ンスタンスを持つ前記通信マネージャ・セットの第1の 通信マネージャに影響を与える職害に応答して、前記格 納された同期情報を使用して、前記第1の通信マネージ ャのデータ送信を整合性のある状態に回復し、それによ

22 ジトリからリモート通信マネージャへのデータ送信の再 関を可能にする、上記(7)に影散のデータ涌筒システ L.

- (9) 通信マネージャ・セットが、キュー共用グループ 内のキュー・マネージャ・セットであり、前部マネージ ヤ・セットのいずれのマネージャからもアクセス可能な データ・ストレージ・リポジトリが、キュー・マネージ ヤ・セットのいずれのキュー・マネージャも、そこから リモート・キュー・マネージャへ送倒するメッセージを 検索することができる共用アクセス・メッセージ・キュ ーと、前記同期情報を格納する共用アクセス団期キュー とを含む、上記(8)に記載のデータ通信システム。 (10) 通信マネージャ・セットとリモート通信マネー ジャの間の通信を管理する方法の諸ステップを実行する ために稼動する、データ通信機器の操作を制御するため のコンピュータ読み取り可能プログラム・コードを備え るコンピュータ・プログラムであって、前記方法が、デ ータ・ストレージ・リポジトリからリモート通信マネー ジャへデータを送信するために、通信マネージャ・セッ トの第1の通信マネージャとリモート通信マネージャの 間の通信チャネルを始動するステップであって、データ ・ストレージ・リポジトリが、通信マネージャ・セット のいずれの通償マネージャからもアクセス可能であるス テップと、通信マネージャ・セットのいずれの通信マネ ージャからもアクセス可能なストレージ・リポジトリ内 に、通信チャネルの状態機能を格納するステップと、第 1の通信マネージャに影響を与える障害に応答して、通 信マネージャ・セットの第2の通信マネージャが、格納 されたチャネル状態情報を使用して新しいチャネル・イ ンスタンスを始動し、新しいチャネル・インスタンスを 介してデータ・ストレージ・リポジトリからリモート通 信マネージャへのデータ送信を再開するステップとを含 むコンピュータ・プログラム。
- (11) 通信マネージャ・ヤットのいずれの通信マネー ジャからもアクセス可能なデータ・ストレージ・リポジ トリと、各通信マネージャが、データ・ストレージ・リ ポジトリからリモート崩倒マネージャへデータを淡倒す るために通信チャネルのインスタンスを始動するように 適合され、各通信マネージャが、前記通信チャネルを介 40 してデータを送信するように適合された通信マネージャ セットと、前記通信チャネルを介したデータ送信の荷 期情報を格納するストレージ・リポジトリであって、通 信マネージャ・セットのいずれの通信マネージャからも アクセス可能であるストレージ・リポジトリとを備える データ通信システムであって、通信マネージャ・セット が、通信チャネルの第1のアクティブ・インスタンスを 持つ前記通信マネージャ・セットの第1の通信マネージ ャに影響を与える障害に応答して、前記格納された同期 情報を使用して、前記第1の通信マネージャのデータ送 って、データを失うことなくデータ・ストレージ・リポ 50 信を整合性のある状態に回復し、それによって、データ

ストレージ・リポジトリからリモート通信マネージャ へのデータ送信の再開を可能にするデータ通信システ Las

(12) 通信マネージャ・セットとリモート通信マネー ジャの間の通信を管理する方法であって、リモート通信 マネージャからデータを受信するために、通信マネージ ャ・セットの第1の通信マネージャとリモート通信マネ ージャの間の通信チャネルの第1のインスタンスを始動 するステップと、通信チャネルの第1のインスタンスが 第1の通信マネージャによって使用されている間に、通 10 【符号の説解】 信チャネルの第2のインスタンスが始動されるのを防止 するステップと、第1の通信マネージャに影響を与える 障害の後、リモート通信マネージャからのチャネル始動 要求に応答して、通信マネージャ・セットの第2の通信 マネージャとリモート通信マネージャの間のチャネルの 第2のインスタンスを始動し、新しいチャネル・インス タンスを介してリモート通信マネージャからのデータ送 僧を再開するステップとを含む方法。

【図面の簡単な説明】

【図1】当技術分野で知られている、メッセージおよび 20 キューイング・プログラム関通信環境における、チャネ ルを介したキュー・マネージャ間のメッセージの送偿を 示す概略例である。

【図2】本発明の実施形態による、アウトバウンド通信 チャネルを介した通信に関与するコンポーネントを示す* * 図である。

【図3】本発明の実施形態による、通信を管理する方法 の諸ステップを示す図である。

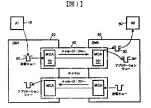
【図4】リモート・キュー・マネージャに障害が発生し たとき、リモート・キューの回期情報にアクセスできた いという問題を示す図である。

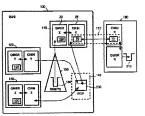
【図5】本発明の実施形態による、共用アクセス・リソ 一スをどのように使用すればチャネルの問期回復が可能 になるかを示す図である。

20 キュー・マネージャ

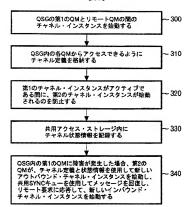
- 25 チャネル・イニシエータ
- 100 キュー共用ゲループ 110 キュー・マネージャ
- 120 キュー・マネージャ
- 130 キュー・マネージャ
- 140 共用データベース
- 150 結合機能
- 160 送信キュー
- 170 チャネル・インスタンス
- 180 キュー・マネージャ
- 190 チャネル定義
- 200 共用リボジトリ
- 200 共用チャネル状況テーブル
- 210 宛先キュー

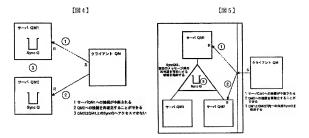
[図2]





[図3]





フロントページの続き

(72)発明者 アマルデーブ・シンク・バッタル

イギリス エス・オー17 1キュー・ユー ハンプシャー州サザンプトン ハイフィ ールド アポッツ・ウェイ 3

(72)発明者 モラグ・アン・ヒューソン

イギリス エス・オー16 8ディー・アール ハンブシャー州サザンプトン ローンハムス ファーニーハースト・アベニュー

(72)発明者 ネイル・ケニス・ジョンストン

イギリス エス・オー15 2ティー・エル ハンプシャー州サザンプトン ノースラ ンズ・ロード キャヴェンディッシュ・ミ

ューズ 7

(72)発明者 アンソニー・ジョン・オダウド

イギリス オー・エス22 5エイチ・ビー ハンプシャー州ウィンチェスター チル

ボルトン・アベニュー 17 Fターム(参考) 5B045 BB28 BB42 G001 1101 1142

5B085 AC11 AC16 CA00 CA04